PRÁCTICA 3

VIAJANTE DE COMERCIO

ALGORÍTMICA

GRADO EN INGENIERÍA INFORMÁTICA UNIVERSIDAD DE GRANADA

ADRA SANCHEZ RUIZ CRISTINA GARRIDO AMADOR JUAN MANUEL CASTILLO NIEVAS LUIS LIÑÁN VILLAFRANCA MARIANA ORIHUELA CAZORLA

GRUPO A2

3 de mayo de 2017, Granada

Índice

1	Presentación del problema	3
2	Pseudocódigo del algoritmo del vecino más cercano	3
3	Pseudocódigo del algoritmo de inserción	4
4	Pseudocódigo del algoritmo de 2-opt	5
5	Rutas dibujadas con Gnuplot	7
	5.1 Ulysses16	7
	5.2 Berlin52	9
	5.3 Eil101	11
	5.4 Tsp225	13

1. Presentación del problema

En esta práctica hemos desarrollado varios algoritmos para resolver el problema del viajante de comercio. Se nos pedían dos algoritmos propuestos en el guión y uno más que encontráramos nosotros.

Nosotros hemos elegido como extra el algoritmo 2-opt, un algoritmo de búsqueda local definido por Croes en el año 1958 que escoge una ruta que se cruza con ella misma, y la reordena para evitar ese cruce. A continuación exponemos un ejemplo gráfico obtenido buscando información en internet:

2. Pseudocódigo del algoritmo del vecino más cercano

Candidatos: ciudades a visitar

Función solución: se han visitado todas las ciudades

Función selección: se selecciona la ciudad más cercana a la última ciudad elegida

Función de factibilidad: siempre será factible nuestra solución

Función de objetivo: minimizar la distancia de la ruta entre ciudades (no se garantiza

la optimalidad)

Algorithm 1 Algoritmo Vecino más cercano

```
1: function HeuristicaVecinoMasCercano(mapa ciudades, vector ruta)
 2:
        Inicializa ciudad elegida con el primer índice
 3:
       Inicializa ciudades restantes con mapa ciudades
 4:
 5:
       for i \leftarrow 1 to size(mapa\ ciudades) do
           delete(ciudades restantes[ciudad elegida])
 6:
 7:
           distancia menor \leftarrow \mathbf{DistanciaEuclidea}(mapa ciudades | ciudad elegida|,
                                                          ciudades \ restantes[0].\{x, y\})
 8:
           ciudad\_elegida\_aux \leftarrow ciudades\_restantes[0]\{indice\}
 9:
10:
           for each ciu in ciudades restantes do
               distancia \leftarrow \mathbf{DistanciaEuclidea}(mapa\ ciudades/ciudad\ elegida),
12:
                                                     ciu\{x, y\})
13:
14:
15:
               if distancia < distancia menor then
                  distancia menor \leftarrow distancia
16:
                   ciudad \ elegida \ aux \leftarrow ciu\{indice\}
17:
           ciudad elegida \leftarrow ciudad elegida aux
18:
           ruta.add(ciudad elegida)
19:
20:
       {\bf return}\ vector\_ruta
```

3. Pseudocódigo del algoritmo de inserción

Candidatos: ciudades a visitar

Función solución: se han visitado todas las ciudades

Función selección: la inserción más económica, es decir, la ciudad que provoque el me-

nor incremento de la longitud total del recorrido

Función de factibilidad: siempre será factible nuestra solución

Función de objetivo: minimizar la distancia de la ruta entre ciudades (no se garantiza

la optimalidad)

Algorithm 2 Algoritmo Insercion

```
1: function HeuristicaInsercion(mapa_ciudades, vector_ruta)
 2:
        Inicializamos ciudades restantes con mapa ciudades
 3:
        Inicializamos lista ruta con tres ciudades: la más a la izquierda,
 4:
                                                        la más a la derecha y
 5:
                                                        la más al norte
 6:
 7:
       for i \leftarrow 0 to size(lista \ ruta) do
           \mathbf{delete}(ciudades \ restantes[lista \ ruta[i]])
 8:
 9:
        while not empty(ciudades restantes) do
10:
11:
           for each it ciudad in ciudades restantes do
12:
               Inicializamos mejor ciudad con distancia infinita,
13:
                                                     begin(lista ruta),
14:
                                                     begin(ciudades restantes)
15:
               tam \ lista \ ruta \leftarrow \mathbf{size}(lista \ ruta)
16:
17:
               it\_lista\_ruta \leftarrow begin(lista\_ruta)
18:
               for i \leftarrow 0 to tam lista ruta do
19:
20:
                   lista\_ruta. \mathbf{Insert}(it\_lista\_ruta, it\_ciudad\{indice\})
                   distancia\_actual \leftarrow \mathbf{DistanciaCircuito}(mapa\_ciudades, \ lista\_ruta)
21:
22:
                   if distancia actual <mejor ciudaddistancia then
23:
                       mejor ciudad.Set(distancia actual, it lista ruta, it ciudad)
24:
                   it \quad aux \leftarrow it \quad lista \quad ruta
25:
26:
                   --it aux
27:
                   delete(lista ruta[it aux])
           lista ruta. Insert (mejor ciudad { posicion lista }, mejor_ciudad { indice_mapa })
28:
           delete(ciudades restantes[mejor ciudad{indice mapa}])
29:
```

4. Pseudocódigo del algoritmo de 2-opt

Candidatos: ciudades a visitar

Función solución: no se cruza ningún recorrido

Función selección: escoge dos caminos que se cruzan y los reordena para que no ocurra

esto

Función de factibilidad: siempre será factible nuestra solución

Función de objetivo: minimizar la distancia de la ruta entre ciudades (no se garantiza

la optimalidad)

Algorithm 3 Algoritmo 2-opt

```
1: function DosOptSwap(i, k, ruta)
         v\_size \leftarrow \mathbf{size}(vector\_ruta)
 2:
 3:
        for c \leftarrow 0 to i do
 4:
             nuevo[c] \leftarrow ruta[c]
 5:
         dec \leftarrow 0
 6:
 7:
        for c \leftarrow i to k do
 8:
             nuevo[c] \leftarrow ruta[k - dec]
 9:
             ++dec
10:
11:
        for c \leftarrow k+1 to v size do
12:
13:
             nuevo[c] \leftarrow ruta[c]
14:
        return nuevo
15:
16: function HeuristicaDosOpt(mapa ciudades, vector ruta)
        size \leftarrow \mathbf{size}(mapa\ ciudades)
17:
18:
        mejora \leftarrow 0
19:
20:
        while mejora < 20 do
             mejor\_distancia \leftarrow INF
21:
22:
23:
            for i \leftarrow 0 to size - 1 do
24:
                 for k \leftarrow i + 1 to size do
25:
                     nueva\_ruta \leftarrow \mathbf{DosOptSwap}(i, k, ruta)
26:
27:
                     distancia\_actual \leftarrow \mathbf{DistanciaCircuito}(mapa\_ciudades, ruta)
28:
                     if distancia actual < mejor distancia then
29:
30:
                         mejora \leftarrow 0
31:
                         ruta \leftarrow nueva\_ruta
32:
                         mejor\_distancia \leftarrow distancia\_actual
33:
             + + mejora
```

5. Rutas dibujadas con Gnuplot

5.1. Ulysses16

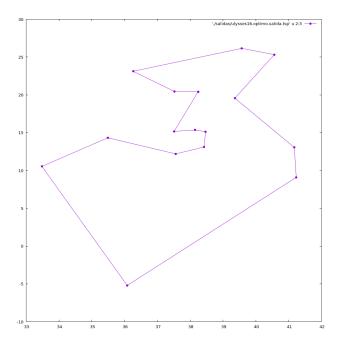


Figura 5.1: Resolución de ulysses16 con el algoritmo de Optimal

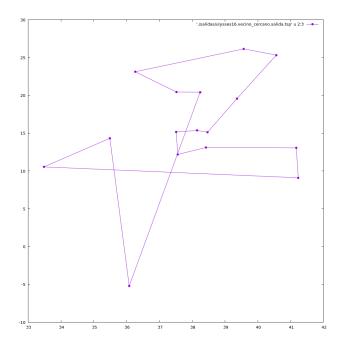


Figura 5.2: Resolución de ulysses 16 con el algoritmo del Vecino más cercano

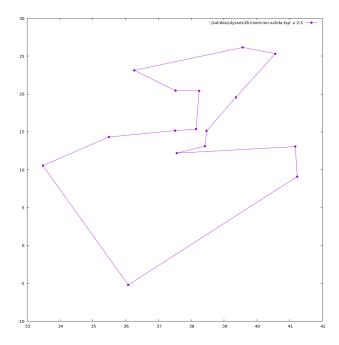


Figura 5.3: Resolución de ulysses16 con el algoritmo de Inserción

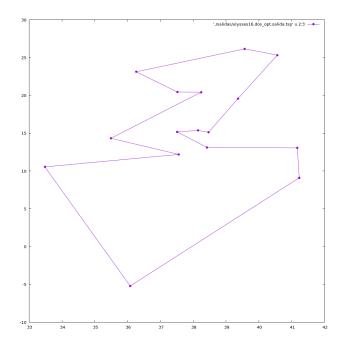


Figura 5.4: Resolución de ulysses16 con el algoritmo de 2-opt

5.2. Berlin52

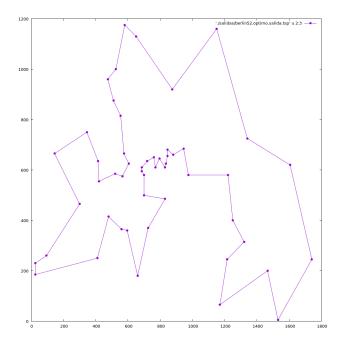


Figura 5.5: Resolución de berlin52 con el algoritmo de Optimal

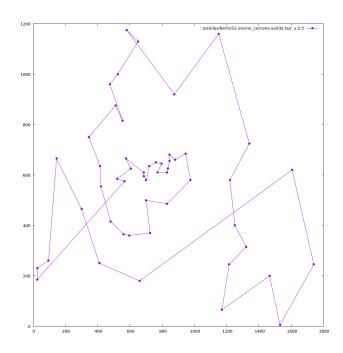


Figura 5.6: Resolución de berlin52 con el algoritmo del Vecino más cercano

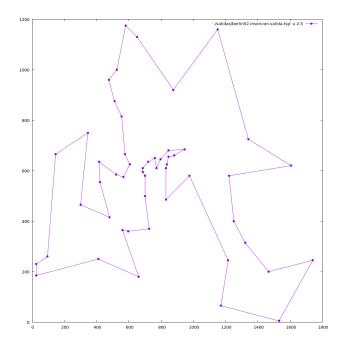


Figura 5.7: Resolución de berlin52 con el algoritmo de Inserción

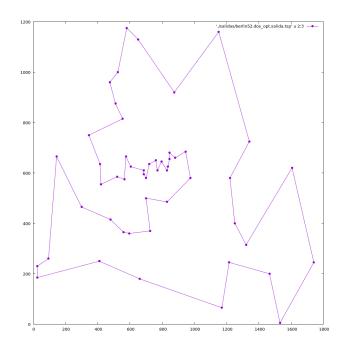


Figura 5.8: Resolución de berlin52 con el algoritmo de 2-opt

5.3. Eil101

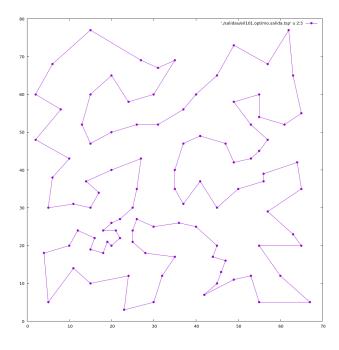


Figura 5.9: Resolución de eil
101 con el algoritmo de Optimal $\,$

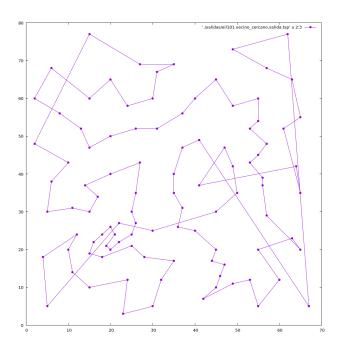


Figura 5.10: Resolución de eil
101 con el algoritmo del Vecino más cercano

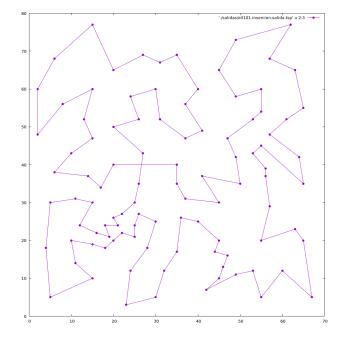


Figura 5.11: Resolución de eil
101 con el algoritmo de Inserción

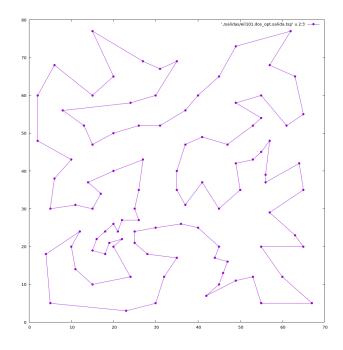


Figura 5.12: Resolución de eil
101 con el algoritmo de 2-opt

5.4. Tsp225

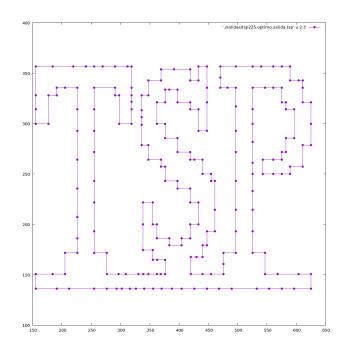


Figura 5.13: Resolución de tsp225 con el algoritmo de Optimal

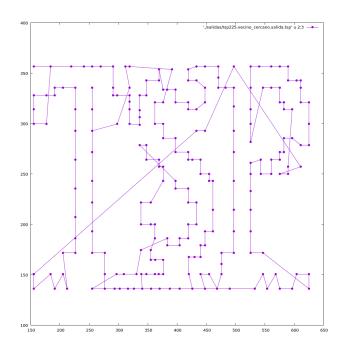


Figura 5.14: Resolución de $\operatorname{tsp225}$ con el algoritmo del Vecino más cercano

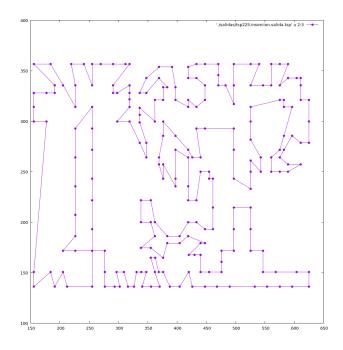


Figura 5.15: Resolución de tsp225 con el algoritmo de Inserción

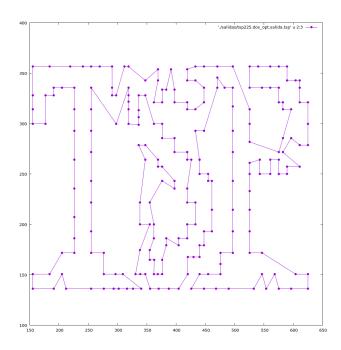


Figura 5.16: Resolución de tsp
225 con el algoritmo de 2-opt